#### **CONTENT COLLECTION**

Publication number: JP2003516586T

Publication date:

2003-05-13

Inventor:
Applicant:
Classification:

- international:

G06F12/00; G06F13/00; H04L29/06; H04L29/08:

H04L29/14; G06F12/00; G06F13/00; H04L29/06; H04L29/08; H04L29/14; (IPC1-7): G06F12/00;

G06F13/00

- European:

H04L29/06; H04L29/08N1; H04L29/08N5

Application number: JP20010544209T 20001212

Priority number(s): US19990532483 19991213; WO2000US42745

20001212

Also published as:

WO0142990 (A3) WO0142990 (A2) GB2374699 (A) DE10085300T (T1)

Report a data error here

Abstract not available for JP2003516586T Abstract of corresponding document: **WO0142990** 

In a web service system with one or more web servers, a system and method for distributing content directly from each web server to a single computer transfers files generated on web servers to a central location for access by a system operator. If files generated by multiple web servers are aggregated on a single computer, processing and analysis can be performed on all of the files. Generally, in one aspect, the invention relates to a system and method for transmitting content from one computer to another in a web service system. The web service system includes web servers that provide web pages in response to web page requests. First and second web server agents provide an interface between the web service system and first and second computers, respectively. The first web server agent runs on the first computer and identifies at least a portion of a file for transmission to the second web server agent running on the second computer in the web service system. At least a portion of the file from the first web server agent is transmitted to the second web server agent and then stored by the second web server agent.

Data supplied from the esp@cenet database - Worldwide

## (19)日本国特許庁 (JP)

# (12) 公表特許公報(A)

(11)特許出願公表番号 特表2003-516586 (P2003-516586A)

## (43)公表日 平成15年5月13日(2003.5.13)

(51) Int.Cl. <sup>7</sup>		識別記号	FΙ	テーマコード(参考)	
GO6F	12/00	5 4 6	G 0 6 F 12/00	546K 5B082	
	10/00			546P	
	13/00	5 4 0	13/00	540B	

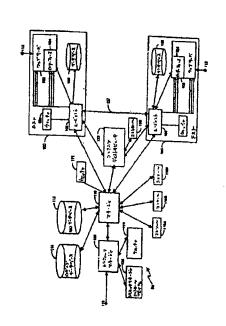
## 審查請求 未請求 予備審查請求 有 (全 44 頁)

(72)発明者 う (72)発明者 う (72)発明者 う 0	インクトミ コーボレイション アメリカ合衆国 マサチューセッツ 02194, ニードハム, ピー ストリート 66 アボット, フリーランド アメリカ合衆国 マサチューセッツ 02174, アーリントン, パークレーストリート 37 ララ, マルコ アメリカ合衆国 マサチューセッツ 01983, トップスフィールド, ワイルズ ロード 21 弁理士 山本 秀策 (外2名)
	(72)発明者 (72)発明者 (

## (54)【発明の名称】 コンテンツ収集

#### (57)【要約】

1つ以上のウェブサーバを有するウエブサービスシステムにおいて、各ウェブサーバから1つのコンピュータへとコンテンツを直接配給するシステムおよび方法は、ウェブサーバ上で生成されたファイルを、システムオペレータによるアクセスの中央位置ロケーションへと転送する。複数のウェブサーバによって生成されたファイルの1つのコンピュータ上に集められ、これらのファイルの全てに対して処理および分析を実行し得る。概して、1つの局面において、本発明は、コンテンツを、ウェブサービスシステム内のあるコンピュータから別のコンピュータへとコンテンツを伝送するシステムおよび方法に関する。ウェブサービスシステムは、ウェブページ要求に吃答してウェブページを提供するウェブサーバを含む。



## 【特許請求の範囲】

Ę

【請求項1】 コンテンツを伝送する方法であって、

ウェブサービスシステム内の第1のコンピュータ上で実行されている第1のウェブサーバエージェントによって、該ウェブサービスシステム内の第2のコンピュータ上で実行されている第2のウェブサーバエージェントに伝送するファイルの少なくとも1部分を識別するステップであって、該ウェブサービスシステムは、ウェブページ要求に応答してウェブページを提供し、該第1および第2のウェブサーバエージェントはそれぞれ、該ウェブサービスシステムと該第1および第2のコンピュータのそれぞれとの間にインターフェースを提供する、ステップと

該第1のウェブサーバエージェントから該第2のウェブサーバエージェントへ と該ファイルの少なくとも1部分を伝送するステップと、

該第2のウェブサーバエージェントによって、該伝送されたファイルの該少な くとも1部分を格納するステップと、

を包含する方法。

請求項1に記載の方法。

【請求項2】 前記識別するステップが、前記ファイルの全体を識別するステップを包含し、

前記伝送するステップが、前記ファイルの全体を伝送するステップを包含し、 前記格納するステップが、前記第2のウェブサーバエージェントによって、前 記伝送されたファイルの全体を格納するステップを包含する、

【請求項3】 前記識別するステップ、前記伝送するステップ、および前記格納するステップを繰り返すステップをさらに包含する、請求項1に記載の方法

【請求項4】 前記識別するステップが、前記ファイルの以前に伝送されなかった部分を識別するステップを包含する、請求項3に記載の方法。

【請求項5】 前記識別するステップ、前記伝送するステップ、および前記格納するステップを繰り返すステップをさらに包含し、該識別するステップが、前記ファイルの、任意の以前の識別するステップに続いて追加されたコンテンツ

を含む部分を識別するステップを包含する、請求項1に記載の方法。

【請求項6】 前記識別するステップの前に、前記ファイル上で動作するプログラムを実行するステップをさらに包含する、請求項1に記載の方法。

【請求項7】 前記識別するステップが、前記第1のウェブサーバエージェントによって、前記ファイルの、前記ウェブサーバへのユーザ要求に関するログファイルを含む少なくとも1部分を識別するステップを包含する、請求項1に記載の方法。

【請求項8】 コンテンツを伝送する方法であって、

第1のファイルが第2の名前を有し、第2のファイルが第1の名前を有するように、第1の名前を有する第1のファイルが第2の名前に改名されたことを、ウェブサービスシステム内の第1のコンピュータ上で実行されている第1のウェブサーバエージェントによって判定するステップであって、該ウェブサービスシステムは、ウェブページ要求に応答してウェブページを提供する、ステップと、

該第2の名前を有する該第1のファイルを識別するステップと、

該ウェブサービスシステム内の第2のコンピュータ上で実行されている第2の ウェブサーバエージェントに、該第1のファイルが改名されたことを通知するス テップと、

該第1のウェブサーバエージェントから該第2のウェブサーバエージェントへ と該ファイルの少なくとも1部分を伝送するステップと、

該第1の名前を有する該第2のファイルを識別するステップと、

第2のファイルの1部分を該第1のウェブサーバエージェントから該第2のウェブサーバエージェントへと伝送するステップと、

#### を包含する方法。

【請求項9】 コンテンツを伝送する方法であって、

ウェブサービスシステム内の第1のコンピュータ上で実行されている第1のウェブサーバエージェントによって、コンピュータプログラムを識別するステップであって、該ウェブサービスシステムは、ウェブページ要求に応答してウェブページを提供し、該第1のウェブサーバエージェントは、該ウェブサービスシステムと該第1のコンピュータとの間にインターフェースを提供する、ステップと、

該第1のウェブサーバエージェントによって該コンピュータプログラムを実行 するステップと、

該コンピュータプログラムの出力を、該第1のウェブサーバエージェントから、該ウェブサービスシステム内の第2のコンピュータ上で実行されている第2のウェブサーバエージェントへと伝送するステップと、

該第2のウェブサーバエージェントによって該コンピュータプログラムの出力 を格納するステップと、

を包含する方法。

【請求項10】 前記識別するステップが、前記ファイルの全体を識別するステップを包含し、

前記伝送するステップが、前記ファイルの全体を伝送するステップを包含し、 前記格納するステップが、前記第2のウェブサーバエージェントによって、前 記伝送されたファイルの全体を格納するステップを包含する、 請求項9に記載の方法。

【請求項11】 前記識別するステップ、前記伝送するステップ、および前記格納するステップを繰り返すステップをさらに包含する、請求項9に記載の方法。

【請求項12】 前記識別するステップが、前記ファイルの以前に伝送されなかった部分を識別するステップを包含する、請求項11に記載の方法。

【請求項13】 前記識別するステップ、前記伝送するステップ、および前記格納するステップを繰り返すステップをさらに包含し、該識別するステップが、前記ファイルの、任意の以前の識別するステップに続いて追加されたコンテンツを含む1部分を識別するステップを包含する、請求項9に記載の方法。

【請求項14】 前記識別するステップの前に、前記ファイル上で動作する プログラムを実行するステップをさらに包含する、請求項9に記載の方法。

【請求項15】 前記識別するステップが、前記第1のウェブサーバエージェントによって、前記ファイルの、前記ウェブサーバへのユーザ要求に関するログファイルを含む少なくとも1部分を識別するステップを包含する、請求項9に記載のシステム。

## 【請求項16】 コンテンツを伝送する方法であって、

ウェブサービスシステム内の第1のコンピュータ上で実行されている第1のウェブサーバエージェントによって、該ウェブサービスシステム内の第2のコンピュータ上で実行されている第2のウェブサーバエージェントに伝送するファイルの少なくとも1部分を識別するステップであって、該ウェブサービスシステムは、ウェブページ要求に応答してウェブページを提供し、該第1のウェブサーバエージェントは、該ウェブサービスシステムと該第1のコンピュータとの間にインターフェースを提供する、ステップと、

該第1のウェブサーバエージェントから該第2のウェブサーバエージェントへ と該ファイルの少なくとも1部分を伝送するステップと、

第2のウェブサーバエージェントによって、該伝送されたファイルの受け取られた部分をコンピュータプログラムへの入力として提供するステップと、 を包含する方法。

## 【請求項17】 コンテンツを伝送する方法であって、

ウェブサービスシステム内の第1のコンピュータ上で実行されている第1のウェブサーバエージェントによって、コンピュータプログラムを識別するステップであって、該ウェブサービスシステムは、ウェブページ要求に応答してウェブページを提供し、該第1のウェブサーバエージェントは、該ウェブサービスシステムと該第1のコンピュータとの間にインターフェースを提供する、ステップと、

該第1のウェブサーバエージェントによって該コンピュータプログラムを実行 するステップと、

該コンピュータプログラムの出力を、該第1のウェブサーバエージェントから、該ウェブサービスシステム内の第2のコンピュータ上で実行されている第2のウェブサーバエージェントへと伝送するステップと、

該第2のウェブサーバエージェントによって、該伝送されたファイルの受け取られた部分をコンピュータプログラムへの入力として提供するステップと、を包含する方法。

【請求項18】 コンテンツを伝送するシステムであって、

ウェブサービスシステム内の第1のコンピュータ上で実行されている第1のウ

エブサーバエージェントであって、該ウェブサービスシステムは、ウェブページ 要求に応答してウェブページを提供し、該第1のウェブサーバエージェントは、該ウェブサービスシステムと該第1のコンピュータとの間にインターフェースを提供し、該第1のウェブサーバエージェントは、該ウェブサービスシステム内の第2のコンピュータ上で実行されている第2のウェブサーバエージェントに伝送するファイルの少なくとも1部分を識別し、該第1のコンピュータは、該第1のウェブサーバエージェントから該第2のウェブサーバエージェントへと該ファイルの少なくとも1部分を伝送する伝送器を含み、該第2のコンピュータは、該第2のウェブサーバエージェントによって、該伝送されたファイルの該少なくとも1部分を格納する記憶媒体を含む、第1のウェブサーバエージェント、を包含する方法。

【請求項19】 コンピュータ読み取り可能媒体上に組み込まれたコンテンツを伝送するコンピュータプログラムであって、

ウェブサービスシステム内の第1のコンピュータ上で実行されている第1のウェブサーバエージェントによって、該ウェブサービスシステム内の第2のコンピュータ上で実行されている第2のウェブサーバエージェントに伝送するファイルの少なくとも1部分を識別する識別コードセグメントであって、該ウェブサービスシステムは、ウェブページ要求に応答してウェブページを提供し、該第1および第2のウェブサーバエージェントはそれぞれ、該ウェブサービスシステムと該第1および第2のコンピュータのそれぞれとの間にインターフェースを提供する、識別コードセグメントと、

該第1のウェブサーバエージェントから該第2のウェブサーバエージェントへと該ファイルの少なくとも1部分を伝送する伝送コードセグメントと、 を含む、コンピュータブログラム。

## 【発明の詳細な説明】

[0001]

## (関連出願の相互参照)

本発明は、米国特許仮出願シリアルナンバー第60/117,674号(1999年1月28日出願)に対して優先権およびその利益を主張する。本発明は、米国特許出願シリアルナンバー第09/086,821号(1998年5月29日出願)、シリアルナンバー第09/086,836号(1998年5月29日出願)、シリアルナンバー第09/086,874号(1998年5月29日出願)、シリアルナンバー第09/087,263号(1998年5月29日出願)、シリアルナンバー第09/087,263号(1998年5月29日出願)、シリアルナンバー第09/376,017号(1999年8月19日出願)およびシリアルナンバー第09/377,611号(1999年8月19日出願)の一部継続出願である。これらの関連出願の各々は、参考のため、その全体を本明細書中で援用する。

[0002]

#### (技術分野)

本発明は、複数のウェブサーバの管理、より具体的には、ウェブサービスシステムにおいて各ウェブサーバから単一のコンピュータまでのコンテンツをシステムオペレータが収集することを可能にするウェブサービスシステムに関する。

[0003]

#### (参考資料)

コンピュータネットワーク環境において、ウェブサーバはコンピュータネットワークを介して伝送されるユーザのウェブページリクエストに応答するために用いられる。ウェブページリクエストは、コンテンツリクエストとも呼ばれ、通常、ユーザのコンピュータ上で動作するブラウザによってなされる。ウェブサーバは、ウェブページリクエストに関する1つ以上のコンピュータネットワークアドレス/ポートエンドポイントを監視し、リクエストにウェブページを伝送することによってウェブページリクエストに応答する。ウェブサーバは、特殊目的デバイスであり得るか、または汎用コンピュータ上で動作するソフトウェアブログラムを用いて実行され得る。ウェブサーバの有効容量(service capa

city)は、所与のタイムインターバルで受信され得、応答され得るウェブページの数を制限する。

#### [0004]

ウェブサービスシステムは、1つのウェブサーバまたは1つ以上のウェブサーバを含む。一般に、ウェブサービスシステムが1つより多いウェブサーバを含むとき、ウェブサービスシステムは、複数のウェブサーバの各々がウェブページリクエストに応答するように設計される。通常、ユーザのウェブページリクエストはウェブサーバの1つに向けられ、そのウェブサーバはそのウェブページリクエストに応答する。多数のウェブページリクエストを受信するように設計されたウェブサービスシステムは、さらに、通常、複数のウェブサーバを含む。

## [0005]

一般に、複数のウェブサーバを有するシステムにおいて、システムオペレータ またはオペレータは、種々のウェブサーバによって提供されたコンテンツを管理 する。システムオペレータは、各ウェブサーバ上で生成および格納されたデータ にアクセスすることを時折所望し得る。例えば、システムオペレータは、各ウェ ブサーバによって生成されたウェブサーバログファイルにアクセスすることを所 望し得る。これは困難であり、多大な時間を必要とする。なぜなら、異なったコ ンピュータ上に配置されたファイルを集め、アクセスすることは厄介であり得る からである。

#### [0006]

### (発明の要旨)

1つ以上のウェブサーバを有するウェブサービスシステムにおいて、コンテンツを各ウェブサーバから単一のコンピュータに直接的に配信するシステムおよび方法はシステムオペレータにとって有用である。例えば、システムオペレータがアクセスするために、ウェブサーバ上に集められたファイルを中央ロケーションに伝送することがしばしば所望される。複数のウェブサーバによって生成されたファイルが単一のコンピュータ上に集められた場合、処理および解析は、すべてのファイルに関して、より容易に行なわれ得る。

### [0007]

一般に、1局面において、本発明は、ウェブサービスシステムにおける1つのコンピュータから別のコンピュータにコンテンツを伝送するシステムおよび方法に関する。ウェブサービスシステムは、ウェブページリクエストに応答してウェブページを提供するウェブサーバを含む。第1のウェブサーバエージェントおよび第2のウェブサーバエージェントは、ウェブサービスシステムと第1のコンピュータと第2のコンピュータとの間にそれぞれインターフェースを提供する。第1のウェブサーバエージェントは第1のコンピュータ上で動作し、第2のコンピュータ上で動作する第2のウェブサーバエージェントに伝送するファイルの少なくとも1部を識別する。第1のウェブサーバエージェントからのファイルの少なくとも1部は、第2のウェブサーバエージェントに伝送され、その後、第2のウェブサーバエージェントに伝送され、その後、第2のウェブサーバエージェントに伝送され、その後、第2のウェブサーバエージェントによって格納される。

## [0008]

1 実施形態において、ファイルはその全体が識別、伝送、および格納される。別の実施形態において、ファイルは繰返し識別、伝送、および格納される。さらに別の実施形態において、本方法は、前に伝送されなかったファイルの1部を識別する工程を含む。さらに別の実施形態において、本方法は、任意の前の識別に続いて加えられたコンテンツを含むファイルの1部を識別する工程を含む。別の実施形態において、本方法は、ファイルに関して動作するコンピュータプログラムを実行する工程も含む。別の実施形態において、伝送されるべきファイルは、ウェブサービスシステムにおける1つ以上のウェブサーバに対するユーザリクエストについての情報を含むログファイルである。

#### [0009]

一般に、別の局面において、本発明は、ウェブサービスシステムにおける1つのコンピュータから別のコンピュータにコンテンツを伝送する方法に関する。ウェブサービスシステムにおける第1のコンピュータ上で動作する第1のウェブサーバエージェントは、第1のファイルが第2の名称を有し、第2のファイルが第1の名称を有するように第1の名称を有する第1のファイルが第2の名称に変更される。第2の名称を有する第1のファイルは、その後識別される。第2のウェブサーバエージェントは第2のコンピュータ上で動作し、この第2のウェブサー

バエージェントに第1のファイルの名称が変更されたことが通知される。第1のファイルの少なくとも1部は、第1のウェブサーバエージェントから第2のウェブサーバエージェントに伝送される。第1の名称を有する第2のファイルは識別され、第2のファイルの1部は、第1のウェブサーバエージェントから第2のウェブサーバエージェントに伝送される。

#### [0010]

通常、さらに別の局面において、本発明は、ウェブサービスシステムにおける 1つのコンピュータから別のコンピュータにコンテンツを伝送する方法に関する 。ウェブサービスシステムは、ウェブページリクエストに応答してウェブページ を提供する。第1のウェブサーバエージェントは、ウェブサービスシステムと第 1のコンピュータとの間にインターフェースを提供する。第1のウェブサーバエージェントは、第1のコンピュータ上で動作し、コンピュータブログラムを識別し、動作させる。コンピュータブログラムの出力は、その後、第1のウェブサーバエージェントから第2のコンピュータ上で動作する第2のウェブサーバエージェントに伝送され、この出力は、その後、第2のウェブサーバエージェントによって格納される。

#### [0011]

概して、さらに別の局面において、本発明は、ウェブサービスシステムにおいて、あるコンピュータから別のコンピュータへとコンテンツを伝達する方法に関する。第1のウェブサーバエージェントは、ウェブサービスシステムと第1のコンピュータとの間にインターフェースを提供する。第1のウェブサーバエージェントは、第1のコンピュータ上で動作し、第2のコンピュータ上で動作する第2のウェブサーバエージェントへと伝達されるファイルの少なくとも一部分を識別する。ファイルの識別された部分は、第1のウェブサーバエージェントから第2のウェブサーバエージェントは、伝達ファイルの受信された部分を入力としてコンピュータプログラムに提供する。

### [0.012]

概して、さらに別の局面において、本発明は、ウェブサービスシステムにおい

て、あるコンピュータから別のコンピュータへとコンテンツを伝達する方法に関する。第1のウェブサーバエージェントは、ウェブサービスシステムと第1のコンピュータとの間にインターフェースを提供する。第1のウェブサーバエージェントは、第1のコンピュータ上で動作し、コンピュータプログラムを識別かつ実行する。コンピュータプログラムの出力は、次いで、第1のウェブサーバエージェントから、第2のコンピュータ上で動作する第2のウェブサーバエージェントへと伝達される。第2のウェブサーバエージェントは、伝達ファイルの受信された部分を入力としてコンピュータプログラムに提供する。

#### [0013]

概して、さらに別の局面において、本発明は、ウェブサービスシステムにおいて、あるコンピュータから別のコンピュータへとコンテンツを伝達する方法に関する。第1のウェブサーバエージェントは、第1のコンピュータ上で動作し、ウェブサービスシステムと第1のコンピュータとの間にインターフェースを提供する。第1のウェブサーバエージェントは、第2のコンピュータ上で動作する第2のウェブサーバエージェントへと伝達されるファイルの少なくとも一部分を識別する。第1のコンピュータは、第1のウェブサーバエージェントから第2のウェブサーバエージェントへとファイルの少なくとも一部分を伝達する。第2のコンピュータは、第2のウェブサーバエージェントによって伝達ファイルの少なくとも一部分が格納される格納媒体を含む。

#### [0014]

概して、さらに別の局面において、本発明は、コンピュータ読み取り可能な媒体上に組み入れられているコンピュータプログラムに関する。コンピュータプログラムは、識別コードセグメントを含み、これにより、ウェブサービスシステムにおいて第1のコンピュータ上で動作する第1のウェブサーバエージェントによって、第2のコンピュータ上で動作する第2のウェブサーバエージェントへと伝達されるファイルの少なくとも一部分が識別される。ウェブサービスシステムは、ウェブページリクエストに応答してウェブページを提供するウェブサーバを含む。第1および第2のウェブサーバエージェントはそれぞれ、ウェブサービスシステムと第1および第2のコンピュータとの間にインターフェースをそれぞれ提

供する。コンピュータプログラムはさらに、伝達コードセグメントを含み、これにより、第1のウェブサーバエージェントから第2のウェブサーバエージェントへのファイルの少なくとも一部分が伝達される。

#### [0015]

本発明の前述および他の目的、局面、機能、および利点は、下記の説明からより明らかになる。

## [0016]

図面中、同様の参照文字は、概して、異なる図面にわたって同じ部分を参照する。さらに、図面は必ずしも一律の縮尺に従わず、むしろ、本発明の原理を示す ことを重要視する。

## [0017]

### (詳細)

ウェブページを供給するシステムは、複数のウェブサーバを有し、複数のウェ ブサーバの操作を調整する機能およびツールをシステムオペレータに提供する。 このシステムは、たった1つのウェブサーバを有することも可能であるが、典型 的には、1つ以上のウェブサーバを含む。このシステムは、ウェブページリクエ スト(通常、クライアントコンピュータ上のウェブプラウザから発信される)を 利用可能なウェブサーバに誘導することにより、トラフィックを管理し得、従っ て、複数のサーバにわたってウェブページリクエストのサービスロードのバラン スをとり得る。このシステムは、ウェブページリクエストのデータを収集し得、 ウェブサーバは、それらのウェブページリクエストに応答し、データの報告なら びに自動かつ手動の分析ツールを提供する。このシステムは、特定のイベントを 監視し得、このようなイベントが生じると自動的に作動し得る。これらのイベン トは、差し迫ったシステムの問題を示す予測および閾値を含む。このシステムは 、自動的なエラー回復を提供するため、かつ、構成要素の故障またはネットワー ク環境の問題などのイベントから回復するために行われ得る可能な行動によりシ ステムオペレータを先導するための危機管理能力を含み得る。このシステムは、 システム操作に関する現在の情報をシステムオペレータに提示し得る。このシス テムは、バージョン制御とデータ更新との間のコンテンツ反復を管理し得る。こ

の機能性のいくつかまたは全ては、特定の実施形態において提供され得る。

## [0018]

図1を参照すると、ウェブサービスシステム90の実施形態が、ウェブページ リクエストをブラウザ1から受信する。これに関連して、ウェブページは、リク エストに応答してコンピュータネットワーク2上で利用可能になり得る電子コン テンツである。ウェブページの例は、コンピュータによって実行可能または解釈 可能な情報、グラフィックス、音、テキスト、および/または映像を含むデータ ファイルであり、このデータファイルは、表示、実行、再生、処理、ストリーミ ング、および/または格納され得、他のウェブページへのリンクまたはポインタ を含み得る。リクエストは、典型的には、ウェブブラウザ1から発信され、通信 ネットワーク2にわたって通信される。―実施形態において、通信ネットワーク. . 2 は、イントラネットである。別の実施形態において、通信ネットワーク 2 は、 インターネットとして公知のグローバル通信ネットワークである。ブラウザ1は 、ウェブページリクエストを生成するようにユーザによって操作され得る。ブラ ウザーはまた、コンピュータまたはコンピュータプログラムによって操作され得 、コンピュータのプログラミングに基づいてリクエストを自動的に生成する。ウ ェブページリクエストは、ハイパーテキスト転送プロトコル(「http」)フ ォーマットを使用して生成され得、かつ、リクエスト機能を提供する他のプロト コルを使用しても生成され得る。

#### [0019]

図2を参照して、ウェブサービスシステム90の一実施形態は種々のコンポーネント100~126を含む。コンポーネントは一つ以上のコンピュータネットワークを介して通信する。コンポーネントの物理位置は、種々のコンポーネント間の通信リンクが十分なデータ通信機能を有する限り、システムの機能または性能に影響を与えない。ウェブサービスシステム90は種々の設計のファイアウォールを介して機能し得、そして遠隔で構成および管理され得る。

### [0020]

ウェブサービスシステム90は一つ以上のホスト100を管理する。二つのホスト100を一例として示す。ウェブサービスシステム90の一実施形態は任意

の数のホスト100を有し得る。各ホスト100は、市販されそしてUNIX(R)またはWINDOWS(R)NT<sup>TM</sup>などのマルチスレッドのオペレーティングシステムを用いることが可能なコンピュータシステムであり得る。各ホスト100は、コンピュータネットワークへの少なくとも一つのネットワーク接続(例えば、インターネットまたはイントラネット)を有し得るか、またはホスト100がウェブページリクエストに応答してウェブページを提供することを可能にする任意の他のネットワークを有し得る。各ホスト100は、少なくとも一つのウェブサーバ102を含む。

## [0021]

ウェブサーバ102は、コンピュータネットワーク上で受信されたウェブペー ジリクエストに応答してウェブページを提供する任意のウェブサーバであり得る 。このようなウェブサーバのうちの二つの例は、カリフォルニア州Mounta in ViewのNetscape Communications Corp orationから入手可能なNETSCAPE ENTERPRISE SE RVER、およびワシントン州RedmondのMicrosoft Corp orationから入手可能なMICROSOFT INTERNET INF ORMATION SERVICES SERVERとして市販されている。ウ ェブサーバ102は、プラウザおよび/またはウェプページリクエスターとも呼 ばれるウェブクライアントからウェブページリクエスト113を受信することが 可能である。プラウザからのウェブページリクエスト113は、コンテンツリク エストとも呼ばれ、またはウェブサーバの観点から「ヒット」とも呼ばれる。ウ ェブページリクエストは、いくつかのリクエストおよび応答に関与するウェブサ ーバ102との連続した通信の一部である場合が多い。セッションと呼ばれるこ のような連続の一つは、ウェブサーバとの延長した相互通信である。より短い相 互通信、例えば、アイテムの購入は、トランザクションと呼ばれる。セッション はいくつかのトランザクションを含み得る。ユーザは、ウェブサーバ102の最 初のリクエスト113を行うことによってウェブサーバ102と相互通信を行う 。この結果、ウェブサーバ102が応答してウェブページを送信する。ウェブペ ージは、情報を含み得、そしてさらに、またはあるいは、ユーザがウェブサーバ 102または恐らく他のウェブサーバから行い得る他のリクエストへのポインタを含み得る。リクエストは、データベースから取り出される必要がある情報用である時もあれば、リクエストはデータベース内に格納される情報を含む時もある。リクエストは、ウェブサーバ102による処理または別のコンピュータシステムとの相互通信を必要とする時もある。精巧なウェブサーバおよびブラウザは種々の方法で相互通信し得る。

#### [0022]

関連するトピックまたは特定のソース(通常、同じウェブサーバ102からで あるが常にそうであるわけではない)に関する一組のウェブページとしてユーザ に提示される関連するウェブページの集合はアプリケーションとして呼ばれる。 アプリケーションの一例は、会社に関する情報を提供する一組のページである。 アプリケーションの別の例は、ユーザが貯蓄銀行とのトランザクションを行うこ とを可能にする一連のページである。二つの組のウェブページは一つのアプリケ ーションと考えられ得、または二つの別々のアプリケーションと考えられ得る。 例えば、一組のウェブページは銀行に関する情報を提供し得、そして顧客サービ スの組のウェブページにより銀行との商用トランザクションが可能になり得る。 一組のウェブページが一つのアプリケーションであるかいくつかのアプリケーシ ョンであるかはアプリケーションデザイナーによってなされる決定である。ウェ ブサービスシステム90は、一つ以上のアプリケーションをユーザに送達し得る 。ウェブサービスシステム90は、ウェブサーバ102の所定の下位セットが専 ら一つのアプリケーションを提供するように構成され得る。一実施形態において 、所定のウェブサーバ102は利用可能なアプリケーションの下位セットを提供 し、他のウェブサーバ102は他のアプリケーションを提供する。別の実施形態 において、すべてのウェブサーバ102はすべての利用可能なアプリケーション を提供する。

#### [0023]

ユーザのウェブブラウザからのウェブページリクエスト113に応答してユーザに提示されるウェブページは、ホスト100のファイルシステムまたはウェブサーバ102にアクセス可能な別のファイルシステムに格納され得る。所定また

はすべてのウェブページコンテンツは、ウェブサーバ102によってウェブサーバ102に利用可能なデータを処理することによって生成され得る。例えば、あるトピックに関する文書であるウェブページに関して、ウェブページは生成(設計)されて、そしてウェブサーバ102のファイルシステム内に格納され得る。ウェブページリクエストに応答して、このようなウェブページは、ちょうどファイルシステム内に格納された際にユーザに送信され得る。しかし、銀行業務のトランザクションシステムにおいて、ユーザの銀行口座に関する情報がデータペース内に格納される可能性が高い。ウェブサーバ102は、ユーザがページをリクエストするたびにデータペースリクエストを行うことによってユーザの口座情報を含むウェブページを生成し得る。ウェブページが部分的にファイルシステム内に格納され、そしてリクエストが行われた際にウェブサーバ102によって一部が生成されることが多い。

## [0024]

種々の技術を用いて状態情報が格納される。状態情報は、ウェブサーバ102 とのユーザセッションの「状態」としても呼ばれる。ユーザは、ウェブサーバ1 02との相互通信の間、ウェブサーバ102に行われたリクエストおよびこれら のリクエストに応答して受信されたウェブページを介して状態を展開させ得る。 ユーザの状態は、一例として、ユーザを識別する情報を含み得る。別の例として 、状態は、ユーザがすでにリクエストしたウェブページを指定する情報、または ユーザがシステムと相互通信する際に選択したオブションを含み得る。別の例と して、状態は、ユーザが商用の販売アプリケーションからの購入に選択したアイ テムを含み得る。通常、例えば、ウェブサービスシステム90にユーザを識別す るクッキーとしてのクライアントウェブブラウザ内に格納されたセッションの状態に関するまたはセッションの状態を識別する所定の情報、および所定の情報が ウェブサーバ102内に格納され得る。

## [0025]

各ウェブサーバ102は、サーバ上で動作するコンピュータプログラムの状態 、コンポーネントの故障、またはネットワーク環境の問題等のウェブサーバの動 作中に発生する種々のイベントと同様に、ウェブサーバに対してなされたウェブ ページに対する全てのリクエスト113、これらのリクエストに対するウェブサーバの応答のログファイルを生成し、かつ維持し得る。さらに、各ウェブサーバ102は、ブラウザから他の情報を受信し、それをホスト100に格納することができる。

## [0026]

ホスト100は、ホスト容量、性能、およびコスト上の理由に依存して、ホスト上で動作する任意の数のウェブサーバ102を有し得る。1つの実施形態では、ホスト100は、1つのウェブサーバ102を備える。他の実施形態では、ホストは、1より多くのウェブサーバ102を備える。図2のホスト100上の1つのウェブサーバ102は、簡略化された例証的な例であり、ホスト上で動作し得る可能なウェブサーバの数を制限することを意図していない。各ウェブサーバ102は、エンドポイントとも呼ばれる、少なくとも1つのネットワークアドレスおよびポートを監視する。特定のアドレスおよびポートは、エンドポイントと呼ばれるが、通信のための実質的なエンドポイントであるためである。ネットワーク接続は、1つのアドレス/ポートエンドポイントと別のアドレス/ポートエンドポイントとの間で行われる。ウェブサーバ102は、そのエンドポイントのうちの1つに向けられたリクエストを受信し、それらのリクエストに対して、ウェブページ形式のデータで応答する。

### [0027]

多数のネットワークアドレス/ポートエンドポイントでリクエストを受信するウェブサーバ102は、実際には1つのウェブサーバ102として実現されていたとしても、複数の個別のウェブサーバ102であるかのように動作し得る。このようなウェブサーバは、多数エンドポイントウェブサーバ (multiple endpoint web server)と呼ばれる。この議論の目的のために、多数エンドポイントウェブサーバは、実際に、各ウェブサーバ102がネットワークアドレス/ポートエンドポイントでリクエストを受け取る、多数のウェブサーバ102であるかのように説明され得る。1つの実施形態では、このような多数エンドポイントウェブサーバは、複数のエンドポイントの全てに対するインターフェースである、1つのウェブサーバインターフェース104を有する

[0028]

各ウェブサーバ102は、ウェブサーバインターフェース104と関連づけられ得る。ウェブサーバインターフェースは、ウェブサーバ102とウェブサービスシステム90の他のコンポーネントとのインターフェースとして機能するウェブサーバ102に関連づけられた、プラグイン、フィルタ、または他のソフトウェアであり得る。このコンテキストにおいて、ウェブサーバインターフェースという用語は、ホスト100上に存在し得る、ネットワークインターフェースとは異なる。例えば、ウェブサーバ102は、ウェブサーバインターフェース104を有する。ホスト100上の各ウェブサーバインターフェース104は、エージェント106と通信し得る。

## [0029]

各ホスト100はエージェント106を含み得る。エージェント106は、ウェブサービスシステム90に、マネージャ110と、オペレーティングシステムを含むホスト100上で動作する任意の他のソフトウェアとの媒介物として機能する、ホスト100とのインターフェースを提供する。エージェント106は、(もしあれば)ウェブサーバインターフェース104をウェブサービスシステム90にリンクづけをする。エージェント106はまた、ホスト100をウェブサービスシステム90にリンクづけする。1つの実施形態では、エージェント106は、JAVA(R)プログラミング言語を用いるソフトウェアで実現される。エージェント106は、バックグラウンドで動作し得る。UNIX(R)システム上では、デーモン(deamon)として動作し得、WINDOWS(R)NT™上では、サービスとして動作し得る。多数のウェブサーバを有するホスト上でさえ、通常、ホスト100上で動作するただ1つのエージェント106が存在するが、1より多くのエージェントを有することは可能である。各エージェント106は、システムコンポーネントに関する情報を含む、データベース108へのアクセスを有する。

[0030]

エージェント106は、各ウェブサーバ102に関連づけられたウェブサーバ

インターフェース104を介して、ホスト100上の1以上のウェブサーバ10 2と通信する。ウェブサーバインターフェース104は、エージェント106に 、ユーザから受け取ったウェブページリクエスト、およびそれらのリクエストに 応答して送信されたページに関する情報を提供する。

## [0031]

1つの実施形態では、ウェブサーバインターフェース104からエージェント106への通信は、共有されたメモリチャンネル上で起こる。エージェント106は、共有されたメモリを保存し、ウェブサーバインターフェース104は、その共有されたメモリにデータを書き込むことができる。これは、ソケットを用いるよりも速いという利点を有し、エージェント106が、1つのバッファで、全てのウェブサーバインターフェース104からのデータを受け取ることを可能にする。この通信リンクはまた、ソケット、または他のプロセス間通信で実現され得る。

## [0032]

ホスト100上のエージェント106は、ウェブサービスシステムマネジャ110を通信する。マネージャ110は、ホスト100およびウェブサーバ102の状態に関する、エージェント106からの情報を受け取る。マネージャ110は、エージェント106にコマンドを送信し、ホスト100を設定し、ウェブサーバ102を始動、停止、または一時的に休止させ、ウェブサーバ102上の負荷を管理し得る。マネージャ110は、システムアクティビティおよびイベントをロギングするために用いられる、ロギングデータベース114へのアクセスを有する。マネージャ110はまた、システムの種々のコンポーネントに関する情報を格納するために用いられる、管理オブジェクトデータベース112へのアクセスを有する。マネージャ110はまた、一般に、116で呼ばれる、1以上のコンソール116A~116Xと通信する。コンソール116は、システムオペレータに、ユーザインターフェースを提供する。システムオペレータは、システムが、システムオペレータに、ユーザインターフェースを提供する。システムオペレータは、ウェブサーバ102またはトラフィックマネージャ120のうちの1つ等の他のウェブサービスシステム90のコンポーネントと同じホスト100上で動

作し得るか、または十分な容量の別のコンピュータ上で動作し得る。

## [0033]

エージェント106は、リンク127で示されるように、相互に直接通信する能力を有する。1つの実施形態では、通信は、エージェント106のうちの1つ目から第2のエージェント106まで開いた、TCP/IPソケット上で生じる。メッセージは、ファイル、およびファイルに関する情報を伝達するためにそのソケット上で送信され得る。1つの設定では、それらの間のファイアウォールのために、第1のエージェント106は、第2のエージェント106へのソケットを開け得ない。1つのこのような実施形態では、第1のエージェント106は、マネージャ110を介して、第2のエージェント106に、第1のエージェント106へのソケットを開くことをリクエストするメッセージを送信する。マネージャは、このリクエストを第2のエージェント106に渡し、第2のエージェント106は、第1のエージェント106は、第1のエージェントへのソケットを開く。次いで、第1のエージェント106は、このソケットを用いて第2のエージェントにメッセージを送信し得る。

## [0034]

一実施形態において、通信プロトコルは、第1のエージェント106が、ファイル全体を第2のエージェント106に転送することを可能にする。また、通信プロトコルは、第1のエージェント106が、ファイルの一部分を第2のエージェント上のファイルに追加するように、第2のエージェント106に転送することを可能にする。また、通信プロトコルは、第1のエージェント106が、第2のエージェント上のファイルの名前を変更するように、第2のエージェント106に命令することを可能にする。また、通信プロトコルは、第1のエージェント106が、第2のエージェント上のファイルを削除することを可能にする。

#### [0035]

一実施形態において、マネージャ110は、トラフィックマネージャ120と 通信する。トラフィックマネージャ120は、インターセプター (interc eptor) とも呼ばれる。トラフィックマネージャ120は、ウェブページリ クエスト113を、ウェブサーバ102に向ける。ウェブサービスシステムにと って、トラフィックマネージャ120、または、いずれか特定のタイプのトラフィックマネージャ120を含む必要はない。一実施形態において、トラフィックマネージャ120は、マネージャ110から情報およびコマンドを受信する。また、トラフィックマネージャ120は、トラフィックマネージャコントロールプログラム122からも情報およびコマンドを受信する。トラフィックマネージャコントロールプログラムは、トラフィックマネージャ120と同じコンピュータ上にあってもよいし、あるいは、他のシステム上で実行されてもよい。トラフィックマネージャ120は、ウェブページリクエスト113を受信し、リクエストを、ウェブサーバ102のうちの1つに差し向ける。一実施形態において、トラフィックマネージャ120は、ウェブページリクエストに応答して、メッセージをプラウザに送信し、プラウザをウェブサーバ102のうちの1つに差し向ける。その後、ブラウザは、リクエスト113を、ウェブサーバ102に対して直接行う。あるいは、トラフィックマネージャは、リクエストを、ウェブサーバ10

#### [0036]

ウェブサービスシステム90の管理能力の一部は、ウェブサーバ102に対して行われるウェブページリクエストと、ウェブサーバ102およびホスト100上で得られる負荷をモニタリングすることによって達成される。ウェブページリクエストは、ウェブサーバ102間で負荷の均衡を取るにように向けられ得る。一実施形態において、トラフィックマネージャ120は、ユーザにとって、第1の接点である。トラフィックマネージャ120は、ウェブページリクエストを、ユーザから受信し、ユーザのウェブブラウザを、そのリクエストにとって適切なウェブサーバ102に「差し向ける」。ユーザのウェブブラウザは、適切なウェブサーバ102上のウェブページに差し向けて、ウェブページリクエストに応答することによって、差し向けられる。この差し向ける能力は、ハイバーテキスト転送プロトコルに組み込まれた能力によって達成され得るが、他の方法によって達成されてもよい。ユーザは、ウェブブラウザが、適切なウェブサーバ102に差し向けられたかどうか、認識してもよいし、認識しなくてもよい。ユーザは、そのウェブサーバ102上のアブリケーションにアクセスし、そのウェブサーバ

102からウェブページリクエストに対する応答を受信する。一実施形態において、ウェブサーバ102が過負荷状態になる場合、そのウェブサーバ102は、マネージャ110の指令の下で、ユーザを、トラフィックマネージャ120に差し戻してもよいし、アプリケーションを配信することができる他のウェブサーバ102に差し向けてもよい。

## [0037]

トラフィックマネージャ120は、ユーザからリクエストを受信して、ユーザ のリクエストをウェブサーバ102にリダイレクトする。一実施形態において、 トラフィックマネージャ120は、全てのユーザを、1つのウェブサーバ102 、例えば他のトラフィックマネージャ120または1つの終点に向けるように用 いられる。このようにして、トラフィックマネージャ120は、分路として機能 する。すなわち、トラフィックマネージャ120は、ホスト上の1つ以上のウェ ブサーバに向けられた全てのリクエストを、他のウェブサーバ102に向ける。 他の実施形態において、トラフィックマネージャ120は、マネージャ110か らステータス情報を受信し、その情報を用いてユーザをリダイレクトする。ステ ータス情報は、サーバのアベイラビリティおよび負荷、管理者の変更、ならびに アプリケーションまたはウェブサーバ102の開始および終了動作を含む。トラ フィックマネージャ120は、速度および安全性が上がるように設計される。ト ラフィックマネージャ120は、しばしばシステムへの入り口であり、トラフィ ックマネージャ120の性能が、ウェプサービスシステム90全体の知覚される 性能に影響を与える。トラフィックマネージャ120を、ネットワークトポロジ ーの意味で、可能な限りバックポーンの近くに位置付けることが有用であり得る 。そうすることによって、トラフィックマネージャ120は、必然的に、ウェブ サービスシステム90の最も露出された構成要素となる。

### [0038]

一実施形態において、トラフィックマネージャ120は、ハードウェアにおいて実現される。他の実施形態において、トラフィックマネージャ120は、ホストコンピュータ上で実行されるソフトウェアプログラムである。ソフトウェアの一実施形態において、トラフィックマネージャ120は、マルチスレッドオペレ

ーティングシステムを実行する能力を有するサーバークラスコンピュータ上で実行される独立型プログラムである。例えば、UNIX(R)の下で、トラフィックマネージャ120は、デーモンとして実行され得る。WINDOWS(R)NT(登録商標)の下で、トラフィックマネージャ120は、サービスとして実行され得る。

#### [0039]

他の実施形態において、トラフィックマネージャ120は、1つの終点に対して行われたリクエストを、ウェブサーバ102に属する終点に向けるインターネットプロトコルブリッジまたはルータである。このようにして、トラフィックマネージャ120は、ウェブページリクエストを1つ以上のウェブサーバに向ける。このようなトラフィックマネージャの一例として、San Jose,CaliforniaのCisco Systems,Inc.製のLOCALDIRECTORがある。さらに他の実施形態において、トラフィックマネージャ120は、Westford,MassachusettsのArrowpointCommunications,Inc.製のCONTENT SMARTWEB SWITCHのようなウェブスイッチである。トラフィックマネージャ120は、各ウェブページリクエストを受信し、そのリクエストに基づいて、ウェブサーバにリクエストを向ける。

#### [0040]

一実施形態において、ウェブサービスシステム 9 0 は、バージョンコントローラをも含む。バージョンコントローラは、コンテンツディストリビュータ 1 2 5 とも呼ばれる。このコンテキストにおいて、コンテンツディストリビュータ 1 2 5 は、バージョンおよびコンテンツ複製を管理し、ウェブサービスシステム 9 0 内の各種のウェブサーバ 1 0 2 のコンテンツ更新を提供し得る。コンテンツディストリビュータ 1 2 5 に対するシステムオペレータインターフェースは、コンテンツコントロール 1 2 6 によって提供される。一実施形態において、コンテンツディストリビュータ 1 2 5 およびコンテンツコントロール 1 2 6 は、それぞれ、ホスト 1 0 0 上で動作する独立型プロセスである。他の実施形態において、コンテンツディストリビュータ 1 2 5 およびコンテンツコントロール 1 2 6 は、マネ

ージャ110と同じホスト上で動作する。さらに他の実施形態において、コンテンツディストリビュータ125およびコンテンツコントロール126は、他のホスト上で動作する。コンテンツディストリビュータ125およびコンテンツコントロール126は、同じホスト上で動作してもよいし、異なるホスト上で動作してもよい。他の実施形態において、コンテンツディストリビュータ125は、マネージャ110の機能、またはシステム90の他の構成要素に組み込まれる。

#### [0041]

. 15

図3を参照して、前述したウェブサービスシステムの一実施形態において、ウェブサーバ102上においてエージェント106 (送信エージェントと呼ぶ)によってファイルを識別する (ステップ500)。このファイルは任意の種類のファイルであり得、任意の種類のコンテンツを含み得る。ファイルの識別方法は様々なものがあり得る。ファイル識別は、例えばシステムオペレータにファイルシステム経路およびファイル名を識別させるなどの手入力によって行ってもよいし、コンピュータに全てのファイル (または1組のファイル) に対する事前規定された一連の属性をマッチングさせてマッチングを見付けさせることなどによって行ってもよい。その後、事前規定された属性にマッチングするファイルを識別する。このマッチングしたファイルは、事前規定されたアプリケーションプログラム、システムユーティリティ、JAVA (登録商標) クラスまたは他のプロセスからの出力であり得る。一実施形態において、この識別されたファイルは、エージェントに直接ストリーミングされるコンピュータプログラムからの出力である

#### [0042]

任意選択として、識別されたファイルを処理してもよい(ステップ501)。 識別されたファイルは、アプリケーションプログラム、オペレーティングシステムユーティリティ、JAVA(登録商標)クラスまたは他のプロセスに処理対象 として入力として提供され得、処理される。この処理ステップでは、ファイルの フォーマット変更、ファイル圧縮、あるフォーマットのアドレスから別のアドレ スへの置換(例えば、IPアドレスからDNS名への分解)を行うことができ、 あるいは、伝送対象ファイルの作成またはファイルからの情報抽出を行うことも できる。

## [0043]

一実施形態において、エージェントはJAVA(登録商標)でインプリメントされ、識別機能、処理機能および送信機能もJAVA(登録商標)様式でインプリメントされる。システムオペレータは、デフォルトと異なるJAVA(登録商標)クラスを提供して、さらなる機能をインプリメントすることができる。システムオペレータがデフォルトと異なるJAVA(登録商標)クラスを提供すると、そのJAVA(登録商標)クラスが用いられる。これにより、エージェントは、例えば、入力ファイルの代わりにプロセスからの出力を用い、様々な種類の処理を行い、または送信の際に特定の通信プロトコルを用いることができる。

#### [0044]

ファイルは、処理を受けた後にまたは未処理のままの状態で、受信のコンピュータに送信される(ステップ502)。受信コンピュータに、ホスト100、コンテンツ配信器125、またはウェブサービスシステム90中の別のコンピュータのうちの1つであり得る。受信コンピュータに、システムオペレータが特定のファイル送信を行う前に選択したものを用いてもよいし、または、同じ受信コンピュータを全ての送信に用いてもよい。一実施形態において、上述したエージェントーエージェントプロトコルを用いて送信を達成する。他の実施形態において、他の様々なプロトコルを用いてファイル送信を達成することもできる。

#### [0045]

ファイルは、受信コンピュータ上で実行されているエージェント(受信エージェントと呼ぶ)によって受信される(ステップ503)。任意選択として、ファイルを受信コンピュータによって処理することもある(ステップ504)。例えば、受信されたファイルを、アプリケーションプログラム、オペレーティングシステムユーティリティ、JAVA(登録商標)クラスまたは他のプロセスへの入力として提供することが可能である。このような処理ステップには、送信されたファイルを別のファイルフォーマットに変換するステップ、ファイルを解凍するステップなどが含まれ得る。このような処理ステップには、送信されたファイルからのデータをデータベースに組み込むステップも含まれ得る。このような処理

ステップには、送信されたファイルからのデータを、1つ以上のホストからのファイルからのデータを含むファイルに組み込むステップも含まれ得る。

#### [0046]

受信されたファイルは、処理を受けた後であってもまたは未処理のままの状態であっても、受信コンピュータによって格納される(ステップ505)。ファイルを受信コンピュータのファイルシステムに格納する際、当該ファイルが送信コンピュータのファイルシステム上において持っていた名称と同じ名称を用いて格納を行うことが可能である。別の名称(例えば、送信コンピュータの名称を含むファイル名)を用いてファイルを格納することも可能である。別の実施形態において、アプリケーションプログラム、システムユーティリティ、JAVA(登録商標)クラスまたは他のプロセスへの入力としてファイルを提供することにより、ファイル格納を達成する。

#### [0047]

一実施形態において、エージェントはJAVA(登録商標)様式でインプリメントされ、受信機能、処理機能および格納機能もJAVA(登録商標)様式でインプリメントされる。システムオペレータは、デフォルトと異なるJAVA(登録商標)クラスを提供して、さらなる機能をインプリメントすることができる。システムオペレータがデフォルトと異なるJAVA(登録商標)クラスを提供すると、そのJAVA(登録商標)クラスが用いられる。これにより、エージェントは、例えば、通信の際に特定のプロトコルを用い、様々な種類の処理を行い、または、ファイルの代わりにプロセスへの出力を提供することができるようになる。

### [0048]

一実施形態において、システムオペレータは、「ジョブ」を構成する。ジョブとは、1度だけ行われるかまたは繰り返し行われる転送であり、特定のタイミングまたは時間間隔で行われる。ジョブの明細を以下に挙げる:すなわち、ジョブ名(これは、システムオペレータがジョブの識別を容易にするために割り当てる識別子である);ソースホスト(これは、送信エージェントを動作させているホストの名称である);ソースファイル名(これは、ファイルシステム経路および

ファイル名である);送信コンピュータのプログラム識別子(これは、(一実施形態において)JAVA(登録商標)クラスであり、デフォルトであるかまたはシステムオペレータによって提供されたクラスのいずれかである);スケジュール(これは、時間または時間間隔であり得、また、マニュアル起動を要求し得る);属性(例えば、ソースファイルを継続的に更新するか否かおよびローテートされたファイル(例えば、図4および図5を参照して上述したようなファイル)であるか否か、ならびに例えば送信前に圧縮を必要とするファイルであるか否か);宛先ホスト(これは、受信エージェントを実行させるホストである);宛先ファイル名(これは、ファイルシステム経路およびファイル名である);および受信コンピュータプログラム識別子(これはJAVA(登録商標)クラスであり、デフォルトであるか、またはシステムオペレータによって提供されたクラスである)。

## [0049]

エージェント106は、起動すると、待ち状態のジョブを全てスキャンし、これにより、ウェブサーバ102上のファイルのうち、規定されたスケジュールに従って送信すべきものを決定する。適切な時期になると、エージェント106は、受信ホスト上のエージェントに接続しようとする。受信エージェントへの接続が開始すると、ファイルのソースエージェントによる処理(例えば、ファイルの圧縮(ただし、当該ジョブが圧縮対象として構成されている場合))、ファイルの受信エージェントへの送信、受信エージェントによるファイルの処理(例えば、ファイルの解凍(ただし、当該ジョブが解凍対象として構成されている場合))、ファイルの宛先ロケーションへのインストールが可能となる。別の実施形態において、ファイルを受信エージェントに送信して解凍した後、そのファイルをコンピュータブログラムに送って処理させ、その後そのファイルを受信コンピュータに格納する。

### [0050]

図4を参照する。いくつかのファイルは、経時的に連続して更新され得る。連続して更新されるファイルの1例はログファイルである。ログファイルは、ウェブサーバまたはオペレーティングシステムなどのコンピュータブログラムによっ

てリポートされるイベントおよび/またはステータスのランニングレコードである。多くの場合、そのようなファイルはイベントが生じる際に更新され、周期的にステータス、または両方を記録する。多くの場合、そのようなファイルは、あるイベントまたはステータス情報をファイルの最後に追加することによってファイルに変更を行うアプリケーションによって更新される。

### [0051]

1 つの実施形態において、ジョブ属性が、ファイルが連続的に更新されること を示すならば、システムは適切なアクションをとり得る。例えば、前回送信され なかったファイルの一部(あれば)が識別される(ステップ510)。変更がな されなかったならば、さらなるアクションはとられない。この判定は、前回送信 されたファイルの長さを格納し、そして前回の送信以後にファイル中に含まれる いずれの追加部分(変更)を識別することによって達成され得る。ファイルへの 変更がステップ510で識別された後、必要に応じて、図3のステップ501に ついて上記されたようにその変更が処理され(ステップ511)、そして受信コ ンピュータへ送信される(ステップ512)。必要に応じて、受信コンピュータ は、図3のステップ504について上記されたように、受信したデータを処理す る(ステップ513)。例えば、ファイル変更は、ファイル中への挿入(例えば 、展開)のために処理されるか、またはデータペースもしくは他のデータ集合体 中への挿入のために処理される。ステップ514の処理の後または未処理のいず れの場合も、変更は格納される(ステップ515)。1つの実施形態において、 変更は、受信コンピュータに存在する変更されたファイルのコピーに対してなさ れる。別の実施形態において、変更は別のファイル中に格納される。別の実施形 態において、変更は、上記のようにコンピュータプログラムへ提供される。

#### [0 0 5 2]

図5を参照する。いくつかのシステムにおいて、ウェブサーバまたは他のアプリケーションは、連続して更新されるファイルを「ローテート(rotate)」またはリネームする。例えば、連続して更新されるファイルは、その最初のオリジナルネームから第2のネームにリネームされ得る。新しいファイルにオリジナルネームが与えられ、そしてこの新しいファイルがその時点以降更新される。

言い換えると、リネームされたファイルはアーカイブとなり、そして新しいファイルは連続した更新を受け取る。この手法はログファイルに対して使用されることが多い。なぜなら、それによりファイルが無限に長くなることを防ぎ、そして特定のデータが存在し得るファイルを識別できるようになるからである。

## [0053]

例えば、図5をさらに参照して、「SERVER. LOGI517Aと呼ばれ るウェブサーバログファイルは、毎日正午に日付を含むネームを用いて周期的に リネームされる。ファイルがリネームされた場合、オリジナルネーム「SERV ER. LOG」518B、519Cを有する新しいファイルが生成される。この ように、この例において、1999年11月1日に「SERVER.LOG」フ ァイル5 1 7 A は、「SERVER. LOG-0 1-1 1-9 9 | 5 1 7 B にり ネームされ、ログが1999年11月1日にリネームされたことを示す。この新 しい「SERVER. LOG」ファイル5 1 8 Bは、1 9 9 9 年 1 1 月 1 日正午 から1999年11月2日午前11:50まで連続更新を受け取る。1999年 11月2日正午に、1999年11月1日に生成されそして1999年11月1 日の正午以来の変更を現在において含む「SERVER. LOG」ファイル51 8Bは「SERVER. LOG-02-11-99」518Cにリネームされる 。新しい、空の「SERVER、LOG」ファイル519Cがその時点で生成さ れる。この新しい「SERVER、LOG」ファイル519Cは次の24時間の 間に更新される、等々。ログファイルローテーションが、数日、数週間、数ヶ月 または数年などの任意の規則的な時間間隔で生じ得るか、またはファイルがある サイズに達した場合に生じ得る。

## [0054]

図6を参照する。1つの実施形態において、ジョブ属性が、ファイルがローテートされ得ることを示すならば、エージェントはローテーションが生じたと判定し、したがってファイルデータを転送する。前回送信されなかったローテートされたファイルからの変更が送信され、そして同様に新しいファイルからの変更が送信される。

[0055]

まず、ファイルが上記と同様に識別される(ステップ520)。エージェントは、識別されたファイルが、エージェントが前回アクセスしたファイルと同じであるかどうかを判定する、言い換えると、エージェントは、ローテーションが生じたかどうかを判定する(ステップ521)。例えば、UNIX(R)システム上で、ファイルシステムはファイルシステム中のファイルにiノードを割り当てる;ファイルが変更される場合、ファイルに新しいiノード番号が与えられる。UNIX(R)システム上で、エージェントは、ファイルが同じiノード番号を有するかどうかを判定することによってファイルがローテートしたかどうかを判定する。ファイルが異なるiノードを有するならば、ローテーションが生じた。ファイルシステムがiノードを使用しないWINDOWS(R) NT<sup>TM</sup> などの他のオペレーティングシステムを用いたシステム上では、前回のバージョンを有するカレントファイルの生成または変更日の比較などの他のメカニズムが使用されなければならない。以下の護論において説明を簡単にするために、リネームされるオリジナルファイルを第1のファイルと称し、そして新しく生成された空ファイルを第2のファイルと称す。

## [0056]

ファイルローテーションが生じたならば、エージェントはリネームされた第1のファイルを識別する(ステップ522)。1つの実施形態において、これを行うために、オリジナルファイルと同じ接頭文字を有するすべてのファイルを検索し、そして第1のファイルのiノード、生成または変更日、または初期コンテンツを第1のファイルの記録された既知値と比較することによって一番最近のファイルがどれかを判定する。それらが一致するならば、候補ファイルが第1のファイルであると識別される。別の実施形態において、識別は、オリジナルファイルと同じ接尾文字を有するすべてのファイルを検索することによって行われる。

## [0057]

前のファイルを識別する(ステップ522)と、エージェントは、直近の送信の後にファイルに対する変更(更新)がなされたか否かを判定する。変更がなされている場合、変更が識別される(ステップ523)。変更は上述したように、必要に応じて処理され(ステップ524)、処理されたまたは未処理の変更が受

信エージェントに送信される(ステップ525)。受信エージェントは、変更を受け取り(ステップ526)、変更を処理し得る(ステップ527)。受信エージェントは、上述したように、処理されたまたは未処理の変更を格納する(ステップ528)。受信エージェントは、新しいファイル名を通知される(ステップ529)。一実施形態において、通知は、ファイルの名称を変更して送信ホスト上の名称を変更されたファイルと同一の名称を有するようにするという命令である。名称の変更を通知されると、受信エージェントは、ファイル名を変更する。送信エージェントは、第1のソースファイル名からどのような変更がなされたかを決定し、第1の宛先ファイル名にも同一の変更がなされ、これにより宛先ファイルの名称が変更される。前のファイルに変更がなされなかったと判定された場合(ステップ525)、変更は送信されず(ステップ252)、受信されず(ステップ526)、格納もされない(ステップ528)。処理はステップ529で継続する。いずれの場合も、第2のファイルが識別される(ステップ530)。

## [0058]

ステップ521でローテーションが検出された場合、第2のファイルが識別され (ステップ530)、ローテーションが起こらなかった場合、第1のファイルが識別される (ステップ520)。いずれの場合も、処理は図4に示すように継続し、ファイルに対する変更が識別される (ステップ531)。ローテーションが起こった場合、ファイル全体が「変更」である。ローテーションが起こらなかった場合、直近の送信後の変更が識別される。必要に応じて、変更が上述したように処理される (ステップ532)。 (処理されたまたは未処理の)変更が、受信エージェントに送信される (ステップ533)。受信エージェントは変更を受け取り (ステップ534)、必要に応じて上述したように変更を処理する (ステップ535)。 (処理されたまたは未処理の)変更は、受信エージェントによって、これもまた上述したように格納される (ステップ536)。

### [0059]

方法を特定の順序で起こるステップとして述べたが、ステップの順序は変化し得、送信ステップおよび受信ステップなどのいくつかのステップは同時に起こり得る。さらに、ファイル伝送を、1つの送信器および1つの受信器に関して述べ

てきたが、ファイル伝送は、上記方法を用いて2つ以上の送信エージェントが各々、ファイルを単一の受信エージェントに通信し得るように、拡張され得ることが明らかなはずである。従って受信エージェントは、送信エージェントからのすべてのファイルの集中格納手段となる。

## [0060]

たとえば一実施形態において図7を参照すると、配信システム内の複数のホスト550-1、550-2、550-3、550-4および550-5(概して550)が、各々、1つのホスト550-1にファイルを通信する。ここでも、図示する複数のホスト550は説明のためにのみ示されており、本発明をいずれかの特定の数のホストに限定することを意図するわけではない。配信システムは、図2のウェブサービスシステムであってもよいし、別のタイプのウェブサービスシステムであってもよいし、別のタイプのウェブサービスシステムまたは別のタイプのサービスシステム(たとえばファイルサービスシステム)であってもよい。または、複数のホスト550を含むいかなるシステムであってもよい。各ホスト550は、エージェント556-1、556-2、556-3、556-4および556-5(概して556)を含む。エージェント556は、上述したようなエージェント106であり得る。エージェント106は、ウェブサービスシステム90に対するインターフェースを提供する。または別のシステムにおいては、エージェントはコンテンツ収集に加えて別の機能を有し得る。あるいは、エージェント556は、コンテンツ収集の目的のためのみに用いられるエージェント556であり得る。

#### [0061]

各ホスト550は、ファイルシステム553-1、553-2、553-3、553-4および553-5 (概して553)を含む。ファイルシステム553はエージェント556によってアクセス可能である。ファイルシステム553は、一時的および永久的データ格納用に用いられる媒体、たとえば、ハードディスク、フロッピー(R)ディスク、リムーバブルディスク、光ディスク、RAM、ROM、FLASH ROM、CD-R、CD-RWなどで実行され得る。ファイルシステムは概して、ホスト550上で動作するオペレーティングシステムによって実行される。ファイルシステムは、物理的にホスト550の一部であって

もよいし、シリアルバス、通信ネットワーク、または他のこのようなリンクによってホスト550にアクセス可能でありホスト550と通信していてもよい。

#### [0062]

配信システムにおいて、エージェント556-2、556-3、556-4および556-5の各々は、上述した方法のうちの少なくとも1つを用いて、エージェント556-1のうちの1つにファイルを通信する。エージェントの各々には、コンテンツ収集ジョブが割り当てられている。エージェントが起動すると、エージェントは、コンテンツ収集ジョブのいずれを実行するべきでありスケジューリングするべきであるかを決定し、適宜ジョブを実行およびスケジューリングする。ジョブが実行されると、図3、図4および図5に示す方法のうちの1以上を用いてコンテンツ収集が行われる。このようにしてファイルシステム553-2、553-3、553-4および553-5上に格納されたファイルのいくつかの(またはすべての)サブセットが受信ホスト550-1のファイルシステム553-1上に複写される。上述したように、伝送は処理、ファイルデータ変換、テーブルまたはデータベースへのファイルデータの統合、または他の変更を含み得る。その結果、ホスト550上のファイルはすべて単一のシステムに収集される。そうすると、システムオペレータは、様々なホスト550からのファイルにアクセスするために、1つの場所のみを見ればよい。

#### [0063]

当業者であれば、本明細書に記載されたことの、請求の範囲に記載の本発明の精神および範囲から逸脱しない変更、改変、および他の実行を考えつく。したがって、本発明は、説明のための明細書によってではなく、請求の範囲の精神および範囲によって規定される。

### 【図面の簡単な説明】

#### 【図1】

図1は、本発明によるウェブサービスシステムの実施形態のブロック図である

#### 【図2】

図2は、ウェブサービスシステムの実施形態のより具体的なブロック図である

【図3】

図3は、本発明の実施形態によるファイル転送のフローチャートである。 【図4】

図4は、本発明の別の実施形態によるファイルの一部分の転送 (file portion transfer)のフローチャートである。

【図5】

図5は、ファイルローテーション (rotation)を表す。

【図6】

図6は、本発明の実施形態によってファイルローテーション (図5) を検出するファイル転送のフローチャートである。

【図7】

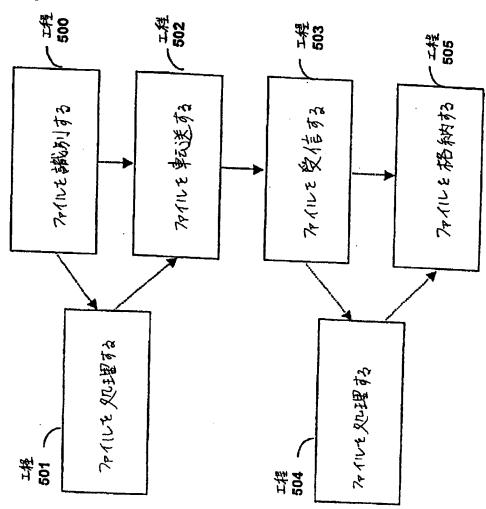
図7は、本発明の実施形態による配信システム内の複数のホストを示す。

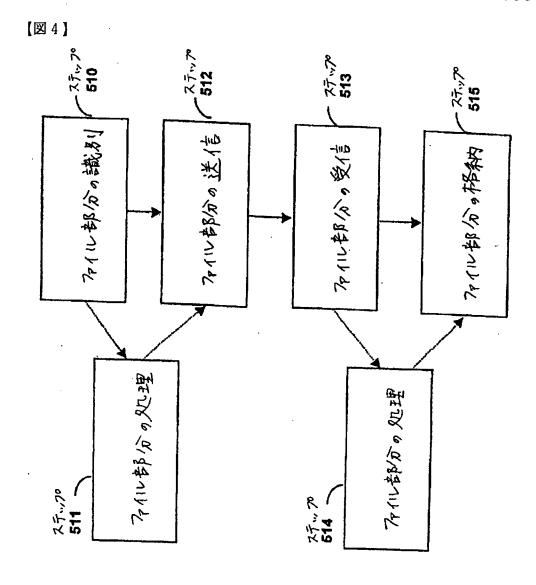
## 【図1】



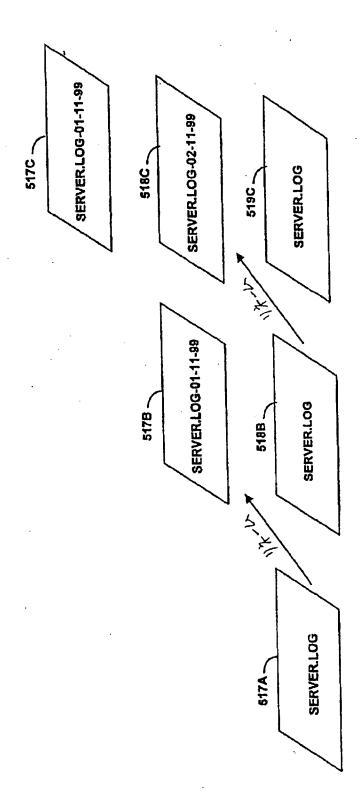
[図2] ウェブキ・パ +-1:2-1 ウオッチャ 十二%-1 ホスト 1081) 外和 コンテンツ ディストリビュータ \$ 8 マネーシャ MO データベース コンソール トラスックマキージャ

【図3】

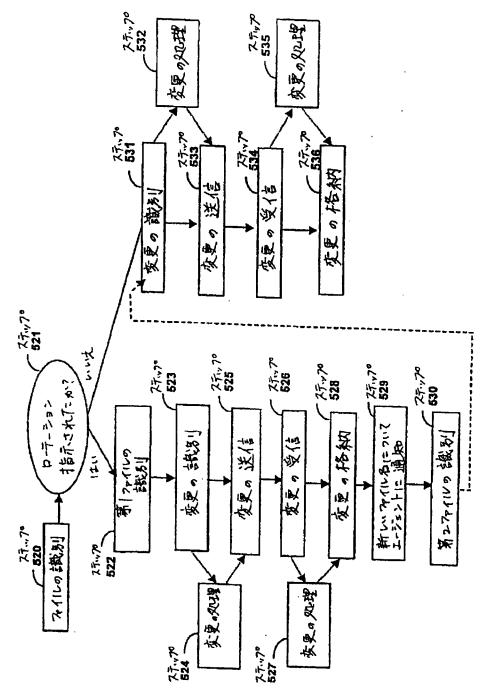




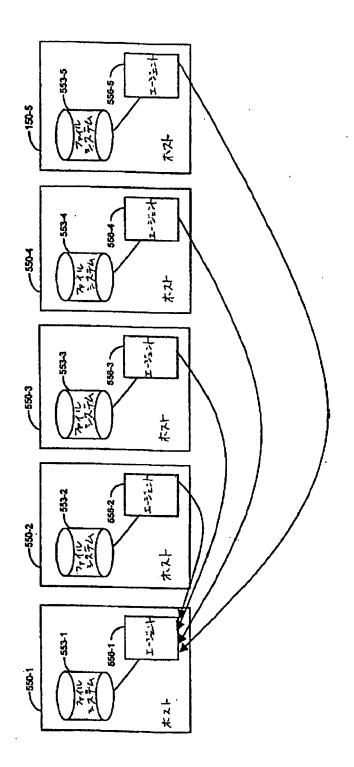
【図5】



【図6】



【図7】



## 【国際調査報告】

	INTERNATIONAL SEARCH	REPORT			
			Inter Yonal Application No		
A 67 ACC			PCI/US 00	/42745	
According to B. FIELDS Minimum do IPC 7	FICATION OF SUBJECT MATTER GOSF 17/30  Intermational Peters Classification (IPC) or to both national class SEARCHED  Currentation searched (Classification system followed by classific GOSF  ion searched other than nationary documentation to the extent the	calion symbols)	actuded in the fields se	aeched	
Electronia et					
EPO-In	etabase consuled during ma internadoral search pasme of data ternal, WPI Data, PAJ, INSPEC, IBM		2005. GOSIEN 18195. USSE		
	ENTS CONSIDERED TO BE RELEVANT				
Category -	Charles of document, with indication, where appropriate, of the	relevant passages		Relovant to claim No.	
¥ Y	GB 2 327 783 A (IBM) 3 February 1999 (1999-02-03)  page 6, line 20 - line 32; figur page 8, line 3 - line 28; figur  PATENT ABSTRACTS OF JAPAN vol. 1998, no. 13, 30 November 1998 (1998-11-30) & JP 10 224349 A (HITACHI LTD), 21 August 1998 (1998-08-21) abstract	e 6		1-7,9-19 8 1-3,7, 9-11, 15-19	
"A" docume consider to deline del le le consider de le le consider de la consider de le consider de la considera de la consi	In which way throw doubts on priority claims) or is clied to establish the publication date of erother profile matter (as specified) or or other specified ination (as specified) or reperting to as oral disclosure, use, exhibition or results and other priority date claimed and the priority date claimed exclusion competition of the informational Search  7 October 2001  Tening eddress of the SA  European Palest Office, P.B. 5618 Patentiaan 2  No2200 by Riewith.	'I' laier document or priority dail ched to under savietion. 'Y document of programme of continuous at the ext. '2' document manual ched or continuous at the ext.'		realized filting date he applications but represented by the second of the her considered to untered is televen alone stread investion in notice stop when the e other such cone- tio a person shilter smily	
- 00/10:-	Nt 2200-147 Riserijk: 101 (1931-70) 340-3040, 7x. 31 551 cpc nt. Fax (+31-70) 340-3016 10 (escontalment) (July 1982)	Palze	r, A		

on noiseastage teno" wani

## INTERNATIONAL SEARCH REPORT

PC1/US 00/42745 C./Continuation) DOCUMENTS CONSIDERED TO BE RELEVANT Colegacy - Chalica of document, with indication, where appropriate, of the relevant passenges Relevant to dains No. PATENT ABSTRACTS OF JAPAN 1-3,7, vol. 1999, no. 13, 9-11, 15-19 30 November 1999 (1999-11-30) & JP 11 238036 A (NEC CORP) 31 August 1999 (1999-08-31) abstract X PATENT ABSTRACTS OF JAPAN 1-3,6,7, vol. 2000, no. 02, 29 February 2000 (2000-02-29) & JP 11 327964 A (TOSHIBA TEC CORP), 30 November 1999 (1999-11-30) 9-11, 14-19 abstract BECKETT D: "Combined log system"
COMPUTER NETWORKS AND ISDN SYSTEMS, NORTH 8 HOLLAND PUBLISHING, vol. 27, no. 6, 1 April 1995 (1995-04-01), pages 1089-1096, XPOD4013210 AMSTERDAM, NL ISSN: D169-7552 1,9, 16-19 page 1092, left-hand column, line 34 -page 1093, left-hand column, line 10; figure 1  $^{\circ}$ LAMM S E ET AL: "Real-time geographic visualization of World Wide Web traffic" COMPUTER HETWORKS AND ISDN SYSTEMS, NORTH A 1-7,9-19 HOLLAND PUBLISHING, vol. 28, no. 11, 1 May 1996 (1996-05-01), pages 1457-1468, xP004018242 AMSTERDAM, NL 1SSN: 0169-7552 page 1459, left-hand column, line 1 - line 30; figure 1 page 1461, right-hand column, line 2D line 34; figure 2 page 1466, right-hand column, line 13 line 25

page 2 of 2

1

rm PCT NEA/210 (communition of second sheet) (July 1992)

## INTERNATIONAL SEARCH REPORT

formation on paters temby members

Interional Application No PCT/US 00/42745

Patent document oted in search report		Publication chie	Patern tamily member(s)		Publication date
GB 2327783	A	03-02-1999	US	6167431 A	26-12-2000
JP 10224349	A	21-08-1998	NONE		<del></del>
JP 11238035	A	31-08-1999	NONE	·	~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~
JP 11327964	A	30-11-1999	NONE		

Fees PCT/(SA/210 (pages territy event) (July 1962

### フロントページの続き

(81)指定国 EP(AT, BE, CH, CY, DE, DK, ES, FI, FR, GB, GR, IE, I T, LU, MC, NL, PT, SE, TR), OA(BF , BJ, CF, CG, CI, CM, GA, GN, GW, ML, MR, NE, SN, TD, TG), AP(GH, G M. KE, LS, MW, MZ, SD, SL, SZ, TZ , UG, ZW), EA(AM, AZ, BY, KG, KZ, MD, RU, TJ, TM), AE, AG, AL, AM, AT, AU, AZ, BA, BB, BG, BR, BY, B Z, CA, CH, CN, CR, CU, CZ, DE, DK . DM, DZ, EE, ES, FI, GB, GD, GE, GH, GM, HR, HU, ID, IL, IN, IS, J P. KE, KG, KP, KR, KZ, LC, LK, LR , LS, LT, LU, LV, MA, MD, MG, MK, MN, MW, MX, MZ, NO, NZ, PL, PT, R O, RU, SD, SE, SG, SI, SK, SL, TJ . TM. TR. TT. TZ. UA. UG. UZ. VN. YU, ZA, ZW

(72)発明者 ネオギ, デバンカー アメリカ合衆国 マサチューセッツ 01887, ウィルミントン, カロライン ロード 14

(72)発明者 ハーディー、 ジェフ
アメリカ合衆国 マサチューセッツ
02145、 サマービル、 サイコモー ストリート 138、 アパートメント 1

Fターム(参考) 58082 HA02 HA08